

7.1 动态路由协议 Routing Dynamically



动态路由协议的发展

- 自 20 世纪 80 年代后期用于网络的动态路由协议
- 更新版本支持基于 IPv6 的通信

路由协议的分类

| | 内部网关协 | 议 | 外部网关协议 | | |
|------|-------|-----------------|--------|--------------|--------|
| | 距离矢量 | | 链路状态 | | 路径矢量 |
| IPv4 | RIPv2 | EIGRP | OSPFv2 | IS-IS | BGP-4 |
| IPv6 | RIPng | EIGRP (IPv6) | OSPFv3 | IS-IS (IPv6) | BGP-MP |

动态路由协议的工作原理

动态路由协议的用途

- 路由协议
 - 用于促进路由器间路由信息的交换
- 动态路由协议的用途包括:
 - 发现远程网络
 - 维护最新路由信息
 - 选择通往目的网络的最佳路径
 - 当前路径无法使用时找出新的最佳路径

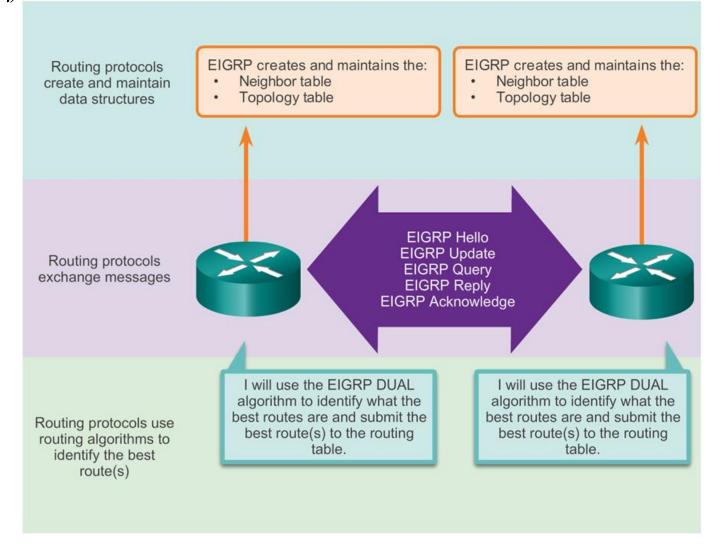
动态路由协议的工作原理

动态路由协议的用途

动态路由协议的主要组件包括:

- 数据结构 一 路由协议通常使用路由表或数据库来完成路由过程。此类信息保存在内存中。
- 路由协议消息 一路由协议使用各种消息找出邻近的路由器,交换路由信息,并通过其他一些任务来获取和维护准确的网络信息。
- 算法 路由协议使用算法促进路由信息以确定最佳路径。

动态路由协议的用途



动态路由协议运行

动态路由协议的角色

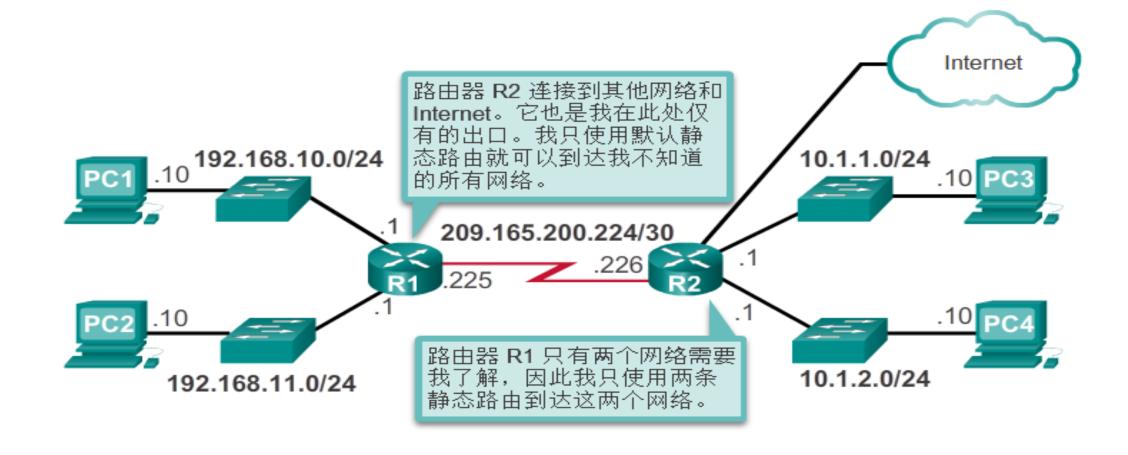
- 动态路由的优点
 - 自动共享有关远程网络的信息
 - 确定到达各个网络的最佳路径,并将该信息添加至其路由表
 - 与静态路由相比, 动态路由协议需要的管理开销较少
 - 帮助网络管理员管理耗时的配置和维护静态路由的过程
- ■动态路由的缺点
 - 占用一部分用于协议运行的路由器资源,包括 CPU 时间和网络链路带宽
- 静态路由更合适使用,动态路由会很耗时

动态与静态路由

使用静态路由

- 网络通常将静态路由和动态路由结合使用
- 静态路由有若干主要用途
 - 在不会显著增长的小型网络中,使用静态路由便于维护路由表
 - 通过末节网络路由
 - 访问单个默认路由器

动态与静态路由使用静态路由



动态与静态路由

静态路由计分卡

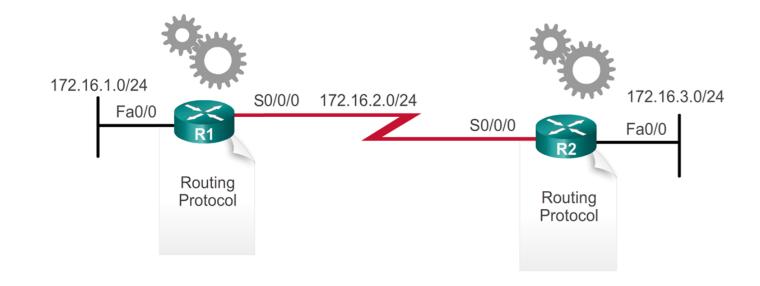
静态路由的优点和缺点

| 优点 | 缺点 |
|--------------------------------------|---|
| 在小型网络中便于实施。 | 仅适用于简单拓扑或特殊用途,如默认静 态路由。随着网络的不断扩大,配置复杂 性会显著增加。 |
| 非常安全。与动态路由协议相比,不会发 送通告。 | 随着网络的不断扩大,配置复杂性会显著 增加。 |
| 总是通过同一路径到达目的网络。 | 需要人工干预来重新路由流量。 |
| 不需要路由算法或更新机制;因此,不需要额外的资源(CPU 或 RAM)。 | |

路由协议运行基础

动态路由协议运行

- 一般来说,动态路由协议的运行过程如下:
- 1. 路由器通过其接口发送和接收路由消息。
- 2. 路由器与使用同一路由协议的其它路由器共享路由消息和路由信息。
- 3. 路由器通过交换路由信息来了解远程网络。
- 4. 如果路由器检测到网络拓扑结构的变化,路由协议可以将这一变化告知其它路由器。



路由协议运行基础

冷启动

Fa0/0 S0/0/0 S0/0/0 S0/0/1 S0/0/1 S0/0/1 R3 Fa0/0

10.2.0.0

10.3.0.0

• 初始配置

•直连网络

| Network | Interface | Нор | |
|---------|-----------|-----|--|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |

10.1.0.0

| Network | Interface | Нор |
|---------|-----------|-----|
| | | |
| | | |
| | | |

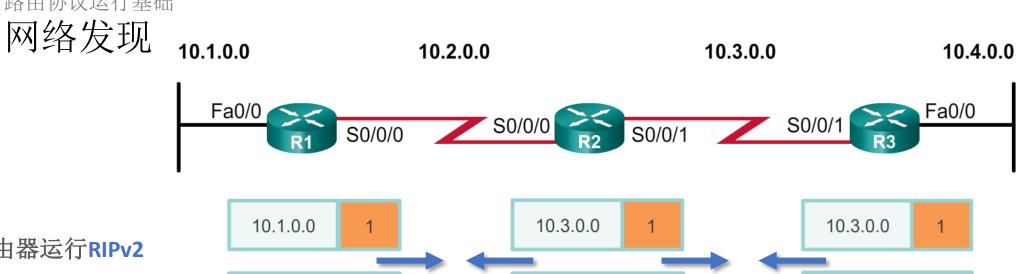
| Interface | Нор |
|-----------|-----------|
| | |
| | |
| | |
| | Interface |

10.4.0.0

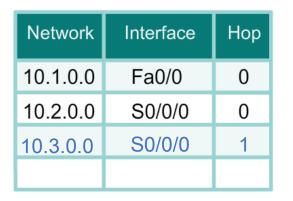
| Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|
| 10.1.0.0 | Fa0/0 | 0 |
| 10.2.0.0 | S0/0/0 | 0 |
| | | |
| | | |

| Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|
| 10.2.0.0 | S0/0/0 | 0 |
| 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 |
| | | |
| | | |

| Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|
| 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 |
| 10.4.0.0 | Fa0/0 | 0 |
| | | |
| | | |



路由器运行RIPv2



10.2.0.0

| Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|
| 10.2.0.0 | S0/0/0 | 0 |
| 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 |
| 10.1.0.0 | S0/0/0 | 1 |
| 10.4.0.0 | S0/0/1 | 1 |

10.2.0.0

| Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|
| 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 |
| 10.4.0.0 | Fa0/0 | 0 |
| 10.2.0.0 | S0/0/1 | 1 |
| | | |

10.4.0.0

路由协议运行基础

网络发现



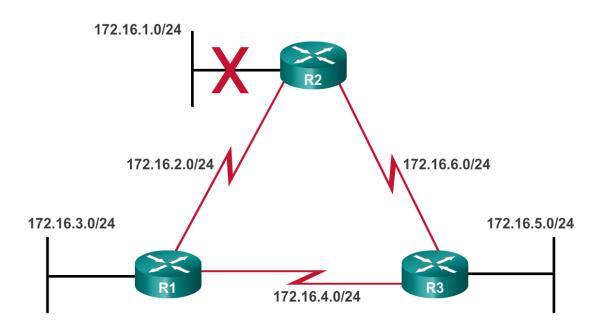
■更新下一跳

| Network | Interface | Нор | Network | Interface | Нор | Network | Interface | Нор |
|----------|-----------|-----|----------|-----------|-----|----------|-----------|-----|
| 10.1.0.0 | Fa0/0 | 0 | 10.2.0.0 | S0/0/0 | 0 | 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 |
| 10.2.0.0 | S0/0/0 | 0 | 10.3.0.0 | S0/0/1 | 0 | 10.4.0.0 | Fa0/0 | 0 |
| 10.3.0.0 | S0/0/0 | 1 | 10.1.0.0 | S0/0/0 | 1 | 10.2.0.0 | S0/0/1 | 1 |
| 10.4.0.0 | S0/0/0 | 2 | 10.4.0.0 | S0/0/1 | 1 | 10.1.0.0 | S0/0/1 | 2 |

路由协议运行基础

实现收敛

- 当所有路由器都获取关于整个网络完整而准确的信息时,会出现网络收敛.
- 收敛时间是指路由器共享网络信息、计算最佳路径并更新路由表所花费的时间。
- 直到实现收敛,该网络才能完全运行。
- 收敛的有关属性包括路由信息的传播速度以及最佳路径的计算方法。传播速度是指网络中的路由器转发路由信息的时间
- 通常,RIP 等早期协议收敛缓慢,而 EIGRP 和 OSPF 等现代协议收敛较快。

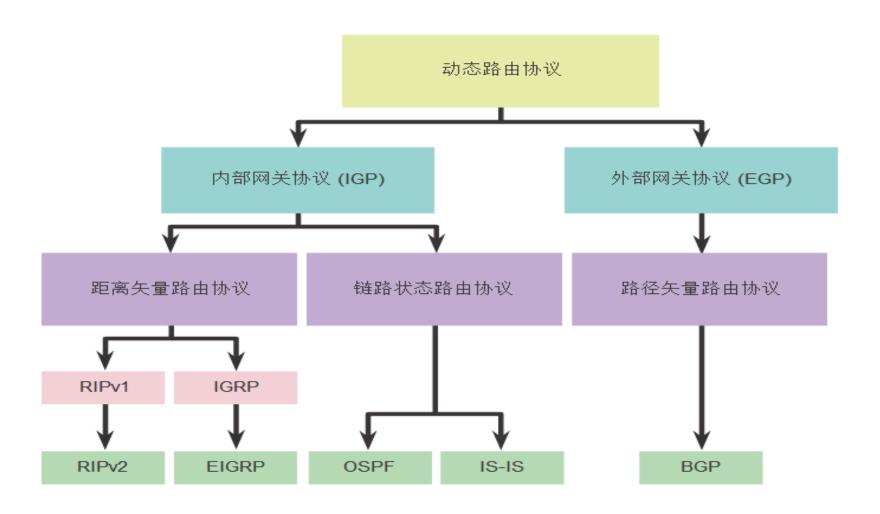


Slower Convergence: RIP

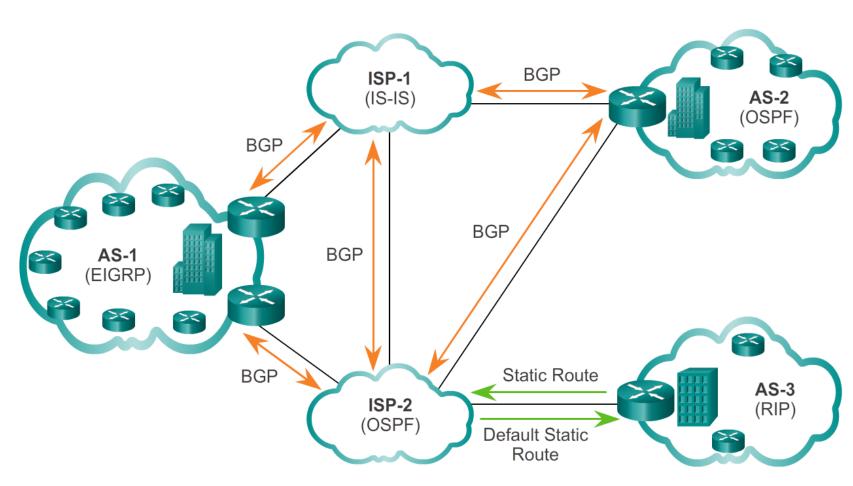
Faster Convergence: EIGRP and OSPF

分类路中抽动

路由协议的分类



IGP和 EGP路由协议



内部网关协议 (IGP) -

- 用于在 AS 中路由
- 包括 RIP、EIGRP、OSPF 和 IS-IS

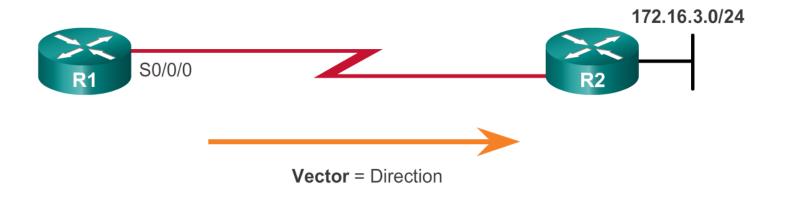
外部网关协议 (EGP) -

- 用于在 AS 之间路由
- Internet 使用的官方路由协议

距离矢量路由协议 距离矢量 IPv4 IGP:

- RIPv1 第一代传统协议
- RIPv2 简单距离矢量路由协议
- IGRP 第一代思科专有协议(已过时)
- EIGRP 距离矢量路由高级版

Distance = How Far

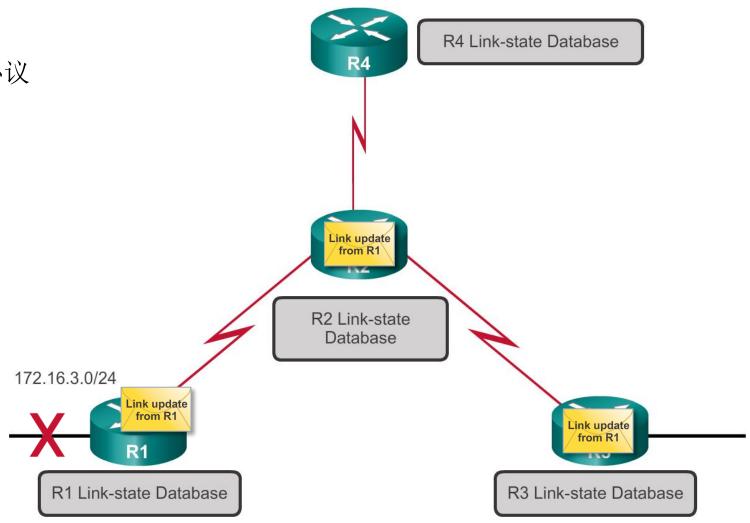


对于 R1, 172.16.3.0/24 为一跳远(距离),可通过 R2 (矢量)到达

链路状态路由协议

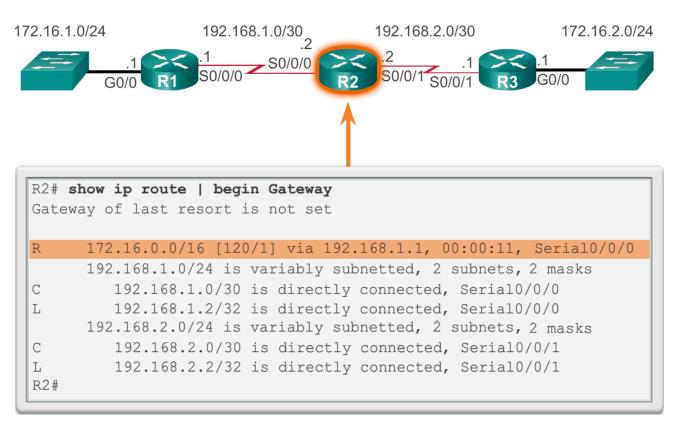
链路状态 IPv4 IGP:

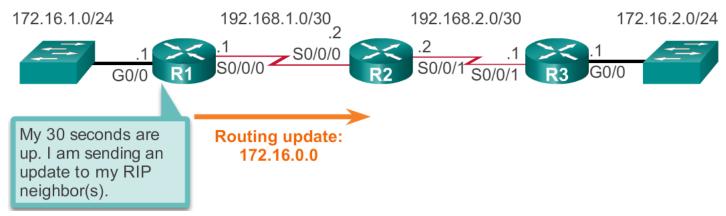
- OSPF 常见的基于标准的路由协议
- IS-IS 常见于提供商网络。



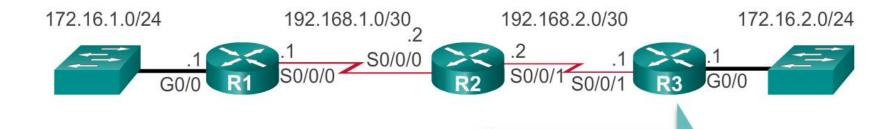
有类路由协议

- 有类路由协议在其路由更新中不发送子 网掩码信息
 - 仅 RIPv1 和 IGRP 是有类的
 - 根据类别(A类、B类或C类)分配 网络地址时创建这两类协议
 - 不能提供可变长度子网掩码 (VLSM) 和无类域间路由 (CIDR)
 - 在不连续网络中会出现问题





有类路由协议



R2# show ip route | begin Gateway

Gateway of last resort is not set

R 172.16.0.0/16 [120/1] via 192.168.2.1, 00:00:14, Serial0/0/1 [120/1] via 192.168.1.1, 00:00:16, Serial0/0/0 192.168.1.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks 192.168.1.0/30 is directly connected, Serial0/0/0 192.168.1.2/32 is directly connected, Serial0/0/0 192.168.2.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks 192.168.2.0/30 is directly connected, Serial0/0/1 192.168.2.2/32 is directly connected, Serial0/0/1 R2#

Routing update: 172.16.0.0

My 30 seconds are up. I am sending an update to my RIP neighbor(s).

无类路由协议

- 无类路由协议在路由更新中包含子网掩码信息
 - RIPv2、EIGRP、OSPF和IS_IS
 - 支持 VLSM 和 CIDR
 - · IPv6 路由协议

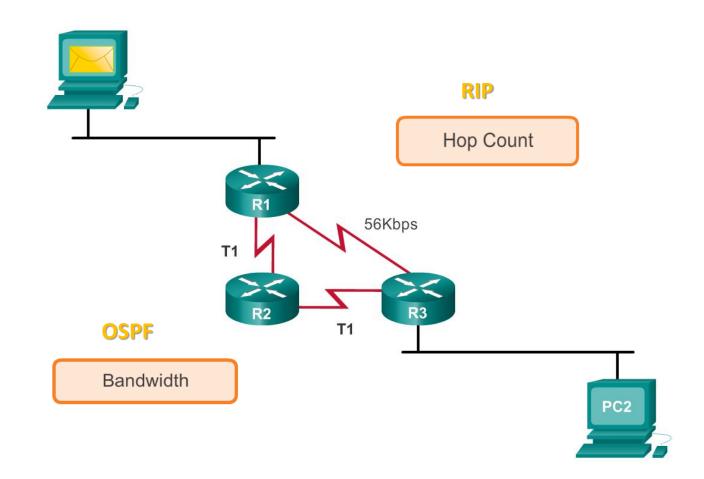
路由协议的特征

| | 距离矢量 | | | | 链路状态 | |
|-----------------|-------|-------|------|-------|------|-------|
| | RIPv1 | RIPv2 | IGRP | EIGRP | OSPF | IS-IS |
| 收敛速度 | 慢 | 慢 | 慢 | 速度快 | 速度快 | 速度快 |
| 可扩展性 — 网 络规模 | 小型 | 小型 | 小型 | 大 | 大 | 大 |
| 使用 VLSM | 否 | 是 | 否 | 是 | 是 | 是 |
| 资源使用率 | 低 | 低 | 低 | 中型 | 高 | 高 |
| 实施和维护 | 简单 | 简单 | 简单 | 复杂 | 复杂 | 复杂 |

路由协议度量

度量是路由协议根据不同路由的有用性分配给该路由的可测量的值

- 用于确定从源到目的地的路径的 总体 "成本"
- 路由协议根据成本最低的路由来确定最 佳路径





7.2 距离矢量动态路由

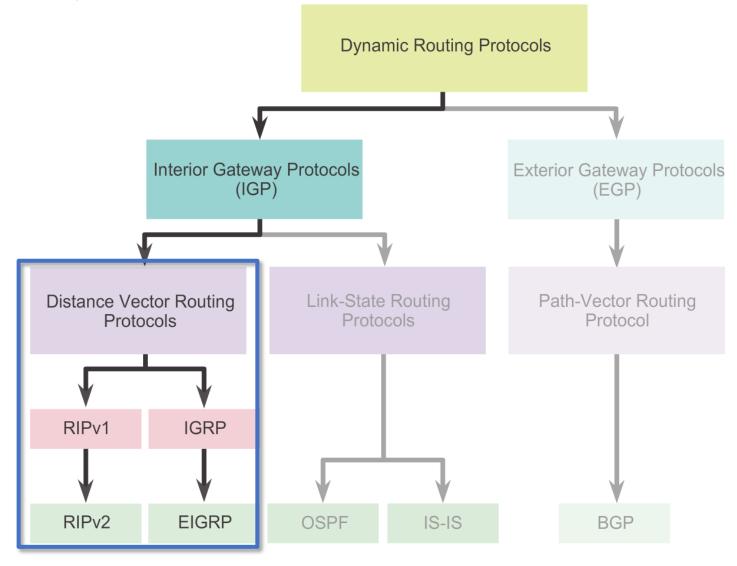
Distance Vector Dynamic Routing





Presentation_ID © 2014 Cisco Systems, Inc. 保留所有权利。 Cisco 机密

距离矢量动态路由



距离矢量路由协议运行 距离矢量技术

距离矢量路由协议

- ■在邻居之间共享更新
- ■不知道网络拓扑
- ■即使拓扑未发生变化,一些协议也会定期将更新发送到广播 IP 255.255.255.255
- ■更新消耗带宽和网络设备 CPU 资源
- RIPv2 和 EIGRP 使用组播地址
- EIGRP 只在拓扑发生变化时发送更新

距离矢量算法

- RIP 使用贝尔曼-福特算法作为其路由算法
- IGRP 和 EIGRP 使用思科开发的扩散更新算法 (DUAL) 路由算法

路由算法的用途

- 发送和接收更新
- 计算最佳路径并安装路由
- 检测并响应拓扑更改



路由信息性

RIPv1与RIPv2

每 30 秒广播一次路由更新

| 特征和功能 | RIPv1 | RIPv2 | |
|----------|-----------------------------|-----------|--|
| 度量 | 两者都使用跳数作为简单的度量。最大跳数为 15。 | | |
| 更新已转发到地址 | 255.255.255.255 | 224.0.0.9 | |
| 支持 VLSM | × | ✓ | |
| 支持 CIDR | × | ✓ | |
| 支持总结 | × | ✓ | |
| 支持身份验证 | × | ~ | |

更新使用 UDP 端口 520

RIPng 基于 RIPv2, 跳数限制为 15, 管理距离为 120

增强型内部网关路由协议

IGRP 与 EIGRP

EIGRP

- ■限定触发更新
- Hello Keepalive 机制
- ■维护拓扑表
- ■快速收敛
- ■多个网络层协议支持

| 特征和功能 | IGRP | EIGRP | |
|----------|--|------------|--|
| 度量 | 两者都使用带宽和延迟组成的复合度量。可靠性 和负载也包括在度量计算中。 | | |
| 更新已转发到地址 | 255.255.255.255 | 224.0.0.10 | |
| 支持 VLSM | × | ✓ | |
| 支持 CIDR | × | ✓ | |
| 支持总结 | × | ✓ | |
| 支持身份验证 | × | ~ | |

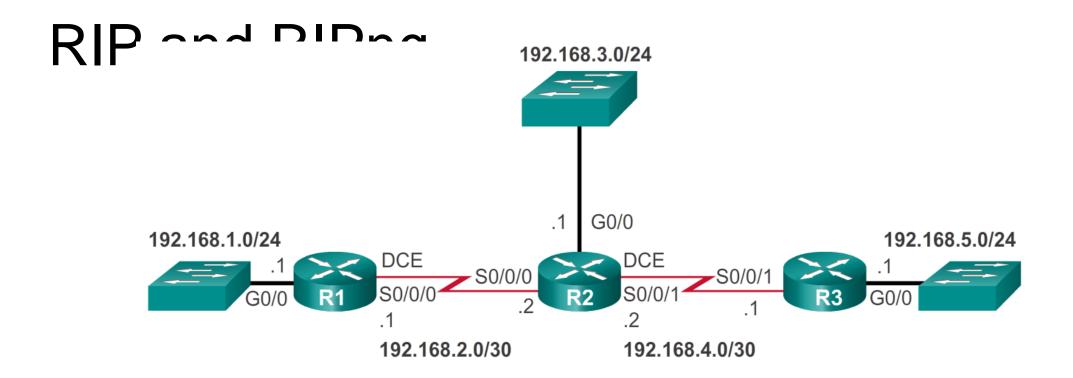


7.3 RIP和RIPng路由

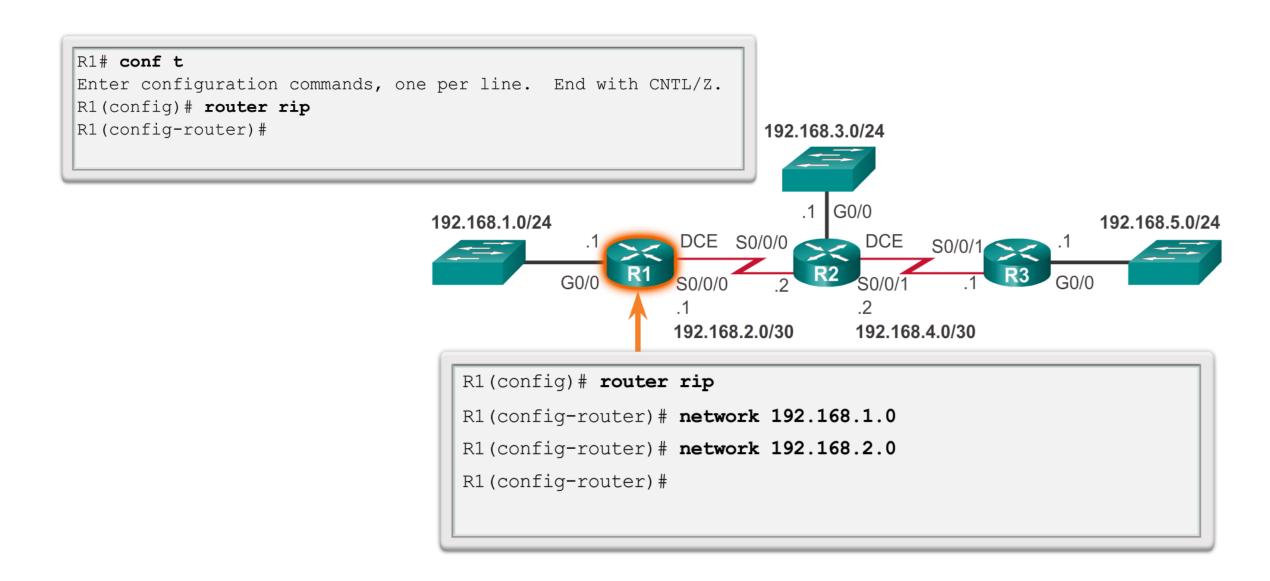
RIP and RIPng Routing







路由器 RIP 配置模式-通告网络



配置 RIP 协议

检查默认 RIP 设置

```
R1# show ip protocols
*** IP Routing is NSF aware ***
Routing Protocol is "rip"
  Outgoing update filter list for all interfaces is not set
  Incoming update filter list for all interfaces is not set
  Sending updates every 30 seconds, next due in 16 seconds
  Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after 240
  Redistributing: rip
  Default version control: send version 1, receive any version
                          Send Recv Triggered RIP Key-chain
    Interface
    GigabitEthernet0/0
                               1 2
    Serial0/0/0
                               1 2
  Automatic network summarization is in effect
 Maximum path: 4
  Routing for Networks:
   192.168.1.0
    192.168.2.0
  Routing Information Sources:
                                 Last Update
    Gateway
                    Distance
    192.168.2.2
                        120
                                  00:00:15
  Distance: (default is 120)
R1#
```

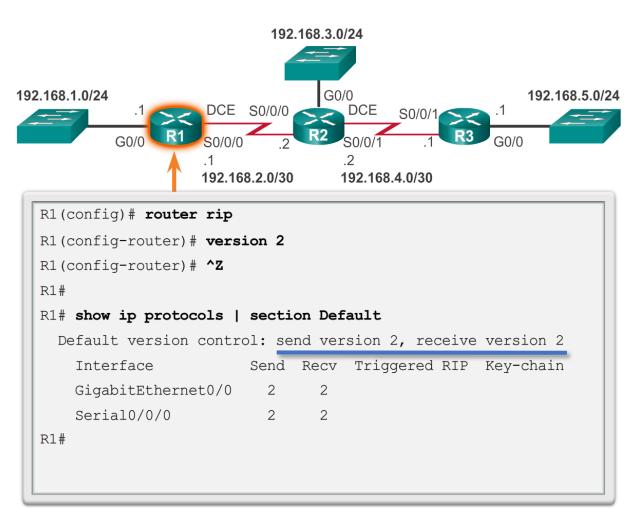
检验 R1 上的 RIP 路由

```
R1# show ip route | begin Gateway
Gateway of last resort is not set

192.168.1.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks
C 192.168.1.0/24 is directly connected, GigabitEthernet0/0
L 192.168.1.1/32 is directly connected, GigabitEthernet0/0
192.168.2.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks
C 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0/0
L 192.168.2.1/32 is directly connected, Serial0/0/0
R 192.168.3.0/24 [120/1] via 192.168.2.2, 00:00:24, Serial0/0/0
R 192.168.4.0/24 [120/1] via 192.168.2.2, 00:00:24, Serial0/0/0
R 192.168.5.0/24 [120/2] via 192.168.2.2, 00:00:24, Serial0/0/0
R1#
```

启用 RIPv2

```
R1# show ip protocols
*** IP Routing is NSF aware ***
Routing Protocol is "rip"
 Outgoing update filter list for all interfaces is not set
 Incoming update filter list for all interfaces is not set
 Sending updates every 30 seconds, next due in 16 seconds
 Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after 240
 Redistributing: rip
  Default version control: send version 1, receive any version
                         Send Recv Triggered RIP Key-chain
    Interface
   GigabitEthernet0/0
                               1 2
   Serial0/0/0
                               1 2
  Automatic network summarization is in effect
 Maximum path: 4
 Routing for Networks:
  192.168.1.0
   192,168,2,0
 Routing Information Sources:
   Gateway
                                 Last Update
                   Distance
   192.168.2.2
                        120
                                 00:00:15
  Distance: (default is 120)
```



禁用自动汇总

```
R1# show ip protocols
*** IP Routing is NSF aware ***
Routing Protocol is "rip"
 Outgoing update filter list for all interfaces is not set
 Incoming update filter list for all interfaces is not set
 Sending updates every 30 seconds, next due in 16 seconds
 Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after
 240
 Redistributing: rip
 Default version control: send version 2, receive version 2
                      Send Recv Triggered RIP Key-chain
    Interface
    GigabitEthernet0/0
    Serial0/0/0
 Automatic network summarization is in effect
Maximum path: 4
 Routing for Networks:
    192.168.1.0
    192.168.2.0
 Routing Information Sources:
    Gateway
                   Distance
                                 Last Update
   192.168.2.2
                        120
                                 00:00:15
 Distance: (default is 120)
R1#
```

